PATENT ABSTRACTS OF JAPAN

(11)Publication number:

11-338786

(43) Date of publication of application: 10.12.1999

(51)Int.Cl.

G06F 12/16

G06F 11/22

G06F 11/22 G06F 13/00

(21)Application number : 10-148493

(71)Applicant : PFU LTD

(22) Date of filing:

29.05.1998

(72)Inventor: WAKAI MINORU

MATSUSHIMA TSUTOMU

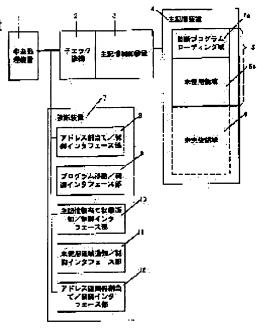
KITANO SHINICHI

MATSUSHITA HAJIME

(54) METHOD AND DEVICE FOR DIAGNOSING MAIN STORAGE ADDRESS BUS AND RECORDING MEDIUM

(57)Abstract:

PROBLEM TO BE SOLVED: To diagnose whether or not each address bus is good with necessary irreducible main storage device constitution in a system where main storage devices are mounted scatteredly by assigning unmounted area addresses to the unused area divisionally several times and diagnosing whether or not the address bus of the unmounted area is good. SOLUTION: A diagnostic program recognizes an unused area 5b of a mounted area 5 and diagnoses whether or not the address bus of the unused area 5b is good. Then the unmounted area 6 is recognized, addresses of the unmounted area 6 are assigned to the unused area 5b divisionally several times, and the assigned address bus is diagnosed to diagnose whether or not the address bus



of the unmounted area 6 is good. Then a diagnostic program loading position is moved to an arbitrary position in the unused area 5b and whether or not the address bus of the former diagnostic program loading area 5a is good is diagnosed. Consequently, whether or not all address buses are good can be diagnosed with the necessary irreducible constitution of the

main storage device 4 which is ≥2 times as large as the diagnostic program capacity.

LEGAL STATUS

[Date of request for examination]

26.03.2001

[Date of sending the examiner's decision of

17.06.2003

rejection]

[Kind of final disposal of application other than the examiner's decision of rejection or

application converted registration]

[Date of final disposal for application]

[Patent number]

[Date of registration]

[Number of appeal against examiner's decision of rejection]

[Date of requesting appeal against examiner's decision of rejection]

[Date of extinction of right]

Copyright (C); 1998,2003 Japan Patent Office

(19)日本国特許庁 (JP)

(12) 公開特許公報(A)

(11)特許出願公開發号

特開平11-338786

(43)公開日 平成11年(1989)12月10日

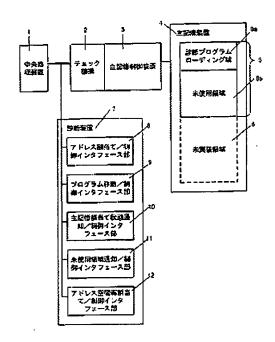
(51) Int.CL*	織別配号	PΙ		
G06F 12/1	6 330	G06F 12/16 330C		
11/2	2 310	11/22 3 1 0 A		
	370	3 7 0 E		
13/0	0 301	13/00 3 0 1 T	13/00 3 0 1 T	
		審査請求 未請求 請求項の数7 ()L (全 9 頁)	
1721		(71)出顧人 000136136 株式会社ピーエフユー		
(22)出版日	平成10年(1998) 5 月29日	(1998) 5 月29日 石川県河北郡宇ノ気町宇宇野気ス98番戦 2		
		(72)発明者 岩井 稔 石川県河北郡宇ノ気町字号 2 株式会社ビーエフユー		
		(72)発明者 松島 勤 石川県河北郡宇ノ気町宇宇野気ヌ98番地の 2 株式会社ビーエフユー内		
		(72)発明者 北野 真一 石川県河北郡守ノ気町守ち 2 株式会社ピーエフユー	-内	
			最終頁に続く	

主記憶アドレスバス診断方法およびその診断装置並びに配録媒体 (54) 【発明の名称】

(57)【要約】

【課題】 本発明は主記憶装置の歯抜け実装のできない システムにおいて、必要最小限の主記憶装置模成で全て のアドレスバスが診断できる主記憶アドレスバス診断方 法およびその診断装置並びに記録媒体を提供する。

【解決手段】 本発明では、主記憶装置の未使用領域の アドレスバスの良否をまず診断し、ついで、未実装領域 のアドレスを未使用領域に何回かに分けて割り当てて未 実装領域のアドレスバスの良否を診断し、さらに診断ブ ログラムローディング位置を未使用領域の任意の位置に 移動させて元の診断プログラムローディング域のアドレ スパスの良否を診断する。



特闘平11-338786

(2)

【特許請求の範囲】

C n

【請求項1】中央処理装置(1)、主記憶制御装置 (3)、主記憶装置(4)、診断装置(7)を持つシス テムの主記能装置(4)をアクセスする全てのアドレス バスを診断する主記能アドレスバス診断方法において、 主記憶装置(4)の未使用領域(5b)のアドレスバス の良否を診断し、

1

ついで、未実装領域(6)アドレスを未使用領域(5 b) に何回かに分けて割り当てて未実装領域(6)のア ドレスバスの良否を診断し、診断プログラムローディン 10 診断方法。 グ位置を未使用領域 (5b) の任意の位置に移動させて 元の診断プログラムローディング域(5a)のアドレス バスの良否を診断する、

ことを特徴とする主記憶アドレスバス診断方法。 【請求項2】上記主記憶アドレスバス診断方法におい

主記憶装置(4)の突装領域(5)と未突装領域(6) との認識を主記憶割当て状態通知/制御インタフェース 部(10)で実行し、

実装領域(5)内の未使用領域(5 b)の認識を未使用 20 時にエラーを検出する、 領域通知/制御インタフェース部(11)で実行し、 診断プログラムの診断対象とする仮想アドレス空間を未 使用領域(5 b)の主記憶アドレス空間に再割当てする 処理をアドレス空間再割当て/制御インタフェース部 (12) で実行し、

未使用領域 (5 b) のアドレスバスの良否を診断し、 ついで、未使用領域 (5b) に未実装領域 (6) のアド レスを未使用領域サイズ内の所定サイズ分、割り当てる ための割当てをアドレス割当て/制御インタフェース部 (8) で寒行し、

診断プログラムで診断対象とする仮想アドレス空間をそ の割り当てられた主記鑑アドレス空間に、再割当でする 処理をアドレス空間再割当て/制御インタフェース部 (12)で箕行し、

割り当てられた主記銭アドレス空間のアドレスバスの良 否を診断し、

さらに、未使用領域 (5b) へ未実装領域 (6) の次の 所定サイズ分を割り当てるための割当てと診断プログラ ムの診断対象とする仮想アドレス空間をその割り当てら れたアドレス空間に再割当てする処理をそれぞれ同様 に、アドレス割当て/制御インタフェース部(8)とア ドレス空間再割当て/制御インタフェース部(12)と で実行し、診断プログラムでその割り当てられたアドレ ス空間を診断し、これを未実装領域(6)の最終アドレ スに至るまで繰り返し実行することで、未実装領域 (6)のアドレスバスの良否を診断し、

また。未使用領域(5b)のアドレスを当初のアドレス に戻す処理をアドレス割当て/制御インタフェース部 (8) で実行し.

内の任意の位置へ移動する処理をプログラム移動/制御 インタフェース部(9)で実行し、

診断プログラムの診断対象とする仮想アドレス空間を主 記憶の診断プログラムの元のローディングアドレス空間 に再割当でする処理をアドレス空間再割当で/制御イン タフェース部(12)で実行し、

診断プログラムの元のローディング域(5a)のアドレ スバスの良否を診断する.

ことを特徴とする請求項目に記載の主記憶アドレスバス

【請求項3】主記慥制御装置(3)にバリティまたはE CCのチェック機構(2)を持つ場合において、

診断プログラムによる主記憶装置(4)へのテストデー タの書き込み時にエラーを検出する.

ことを特徴とする請求項2に記載の主記憶アドレスバス 診断方法。

【請求項4】主記憶制御装置(3)にバリティまたはE CCのチェック機構(2)を持つ場合において.

診断プログラムによる主記憶装置(4)からの読み込み

ことを特徴とする請求項2に記載の主記憶アドレスバス 診断方法。

【請求項5】中央処理装置(1)、主記慥制御装置 (3)、主記憶装置(4)、診断装置(7)を持つシス テムの主記憶装置 (4) をアクセスする全てのアドレス バスを診断する主記鍵アドレスバス診断装置において、 主記憶装置(4)のアドレス割当でを行うアドレス割当 て/副御インタフェース部(8)と

診断プログラムローディング位置を任意の主記憶アドレ 30 ス位置へ移動する処理を行うプログラム移動/制御イン タフェース部(9)と、

主記憶装置(4)の実装領域(5) 未実装領域(6) の認識処理を行う主記憶割当て状態通知/制御インタフ ュース部(10)と、

実装領域 (5) のうち未使用領域 (5 b) の認識処理を 行う未使用領域通知/制御インタフェース部(11)

診断プログラムの診断対象とする仮想アドレス空間をそ の仮想アドレスを変えることなく任意の主記憶アドレス 40 空間に再割当てする処理を行うアドレス空間再割当て/ 制御インタフェース部(12)と、

を備えたことを特徴とする主記憶アドレスバス診断装

【請求項6】中央処理装置(1)、主記憶制御装置 (3)、主記憶装置(4) 診断装置(7)を持つシス テムの主記憶装置(4)をアクセスする全てのアドレス バスの診断を実現するプログラムを格納する記録媒体に おいて、

コンピュータに.

診断プログラムローディング位置を未使用領域(55) 50 主記憶装置(4)の未使用領域(5b)のアドレスバス

特開平11-338786

(3)

の良否を診断する手順と、

未実装領域(6)アドレスを未使用領域(5))に何回 かに分けて割り当てて未実装領域(6)のアドレスバス の良否を診断する手順と、

3

診断プログラムローデイング位置を未使用領域(5り) の任意の位置に移動させて元の診断プログラムローディ ング域(5 a)のアドレスバスの良否を診断させる手順 とを実行するためのプログラムを記録したコンピュータ 読み取り可能な記録媒体。

【請求項7】前記記録媒体において、

主記憶装置(4)の実装領域(5)と未実装領域(6) との認識を主記憶割当て状態通知/制御インタフェース 部(10)で実行する手順と、

実装領域 (5) 内の未使用領域 (5) の認識を未使用 領域通知/制御インタフェース部(11)で実行する手 順と、

診断プログラムの診断対象とする仮想アドレス空間を未 使用領域 (5 b) の主記憶アドレス空間に再割当でする 処理をアドレス空間再割当て/制御インタフェース部 (12) で実行する手順と.

未使用領域 (5 b) のアドレスバスの良否を診断する手 順と.

ついで、未使用領域(5 b)に未実装領域(6)のアド レスを未使用領域サイズ内の所定サイズ分、割り当てる ための割当てをアドレス割当て/制御インタフェース部 (8) で実行する手順と.

診断プログラムで診断対象とする仮想アドレス空間をそ の割り当てられた主記憶アドレス空間に、再割当てする 処理をアドレス空間再割当て/制御インタフェース部 (12) で実行する手順と.

割り当てられた主記銭アドレス空間のアドレスバスの良 否を診断する手順と、

さらに、未使用領域 (5b) へ未実装領域 (6) の次の 所定サイズ分を割り当てるための割当てと診断プログラ ムの診断対象とする仮想アドレス空間をその割り当てら れたアドレス空間に再割当てする処理をそれぞれ同様 に、アドレス割当で/制御インタフェース部(8)とア ドレス空間再割当で/制御インタフェース部(12)と で実行し、診断プログラムでその割り当てられたアドレ ス空間を診断し、これを未実装領域(6)の最終アドレ 40 スに至るまで繰り返し実行することで、未実装領域

(6)のアドレスバスの良否を診断する手順と、

また。未使用領域(5h)のアドレスを当初のアドレス に戻す処理をアドレス割当て/制御インタフェース部 (8) で実行する手順と、

診断プログラムローディング位置を未使用領域(51) 内の任意の位置へ移動する処理をプログラム移動/制御 インタフェース部(9)で実行する手順と、

診断プログラムの診断対象とする仮想アドレス空間を主

に再割当でする処理をアドレス空間再割当で/制御イン タフェース部(12)で実行する手順と、

診断プログラムの元のローディング域 (5 a) のアドレ スバスの良否を診断させる手順とを実行するためのプロ グラムを記録した請求項6に記載のコンピュータ読み取 り可能な記録媒体。

【発明の詳細な説明】

[0001]

【発明の属する技術分野】本発明は中央処理装置、主記 10 健制御装置と主記憶装置を持つシステムの主記憶アドレ スパスの良否を診断する主記憶アドレスパス診断方法お よびその診断装置並びに記録媒体に関する。

[0002]

【従来の技術】アドレスバスは主記憶装置をアクセスす る場合に、そのアクセスする特定の場所を示すアドレス 情報が主記憶装置に送信される伝走路を言う。これには 中央処理装置からの伝定路や入出力装置からの伝走路が ある。

【①①①3】従来、主記憶装置の歯抜け実装のできない 29 システムでは、主記銭装置をアクセスする全てのアドレ スパスの良否を診断するには、そのアドレスバスに対応 する主記銭装置を全て真装して診断していた。

【()()()4】図6に従来の全てのアドレスバスを診断す る場合の構成図の例を示す。中央処理装置21、主記銭 制御装置22、主記銭装置23からなるシステムで、主 記憶装置23には全てのアドレスバスに対応する主記憶 装置を実装している。

【0005】まず、診断プログラムで未使用領域24b のアドレスバスの良否を診断する。

30 【0006】ついで、診断プログラムローディング位置 を未使用領域24万の任意の位置に移動し、元の診断プ ログラムローディング域24gのアドレスバスの良否を 診断することで全てのアドレスバスの負否を診断してい た。

[00007]

【発明が解決しようとする課題】しかしながら、診断対 象システムの主記能装置がフル裏装されていることは増 設オプションの主記能装置が全て往文された場合だけの ため、通常、アドレスバスの診断の都度、主記憶装置を フル実装とするための装着作業が必要となり、また、診 断のために必要数の主記憶装置を鴬儲しなければならな いという問題があった。

【①①①8】そのため本出願の課題は、主記憶装置の歯 抜け実装のできないシステムにおいて、必要最小限の主 記憶装置機成で全てのアドレスバスの良否が診断できる ことである。

[0009]

【謙顕を解決するための手段】上記の問題点を解決する ために本発明は診断装置に主記憶装置の実装領域と未実 記憶の診断プログラムの元のローデイングアドレス空間 50 装領域の主記憶アドレスの割当て状態を通知する機能と

(4)

その副御インタフェース 主記憶装置の実装領域のうち 未使用領域を通知する機能とその制御インタフェース、 主記憶装置のアドレスを割り当てる機能を制御するイン タフェース、任意の仮想アドレス空間を任意の主記途ア ドレス空間に、その仮想アドレスを変えることなく再割 当てする機能とその制御インタフェース、診断プログラ ム自身のローディング位置を任意の主記憶アドレス位置 に移動させる機能とその副御インタフェースを設け、診 断プログラムでとれらの仕組みを使って、まず、実装領 域の未使用領域を認識して、未使用領域のアドレスバス 10 装置 3、主記憶装置 4、診断装置 7 からなる装置の主記 の良否を診断プログラムで診断する。ついで未実続領域 を認識し、未実続領域のアドレスを未使用領域に何回か に分けて割当て、その割り当てられたアドレスバスを診 断することで未実装領域のアドレスバスの良否を診断し たり、診断プログラムローディング位置を未使用領域の 任意の位置に移動させ、元の診断プログラムローディン グ域のアドレスバスの良否を診断する。診断装置にこの ような仕組みを設けたことで、診断プログラム容量の2 倍以上の必要最小眼の主記憶装置の構成で全てのアドレ スパスの良否の診断を可能としている。

5

[0010]

C, t

【発明の実施の形態】図1は本発明の原理構成図であ

【0011】本発明は中央処理装置1、主記链装置への データの書き込みと読み込みを制御する主記憶制御装置 3. データを記憶する主記憶装置4. 主記憶装置のアド レスバスの診断機能を実行する診断装置7、パリティま たはECCのエラー検出を行うチェック機構2で構成さ れている。

【0012】主記健装置4は診断プログラムがローディ 30 ングされる診断プログラムローディング域5a. 実装領 域5の内使われていない領域の未使用領域5 b. 主記链 装置の実装されていないアドレス領域の未実装領域6に て構成される。診断プログラムローディング域5 a の診 断の際は診断プログラム自身を未使用領域5hに移動す

【0013】診断装置7はアドレス割当て/制御インタ フェース部8. プログラム移動/制御インタフェース部 9 主記憶割当て状態通知/制御インタフェース部1

0. 未使用領域通知/制御インタフェース部11. アド 40 レス空間再割当て/制御インタフェース部12で構成さ れる。各部の働きは以降に述べる。

【0014】アドレス割当て/制御インタフェース部8 は、主記健制御装置3が持つ主記憶装置4のアドレス割 当て処理を専行する。

【①①15】プログラム移動/制御インタフェース部9 は 診断プログラムローディング位置を任意の主記能ア ドレス位置に移動する処理を実行する。

【①①16】主記憶割当て状態通知/制御インタフェー ス部10は、主記憶装置4の実装領域らと未実鉄領域6 50 当てと診断プログラムの診断対象とする仮想アドレス空

を通知する処理を実行する。

【①①17】未使用領域通知/制御インタフェース部1 1は主記憶装置4の突装領域5の内、未使用領域5ヵを 通知する処理を実行する。

【0018】アドレス空間再割当て/制御インタフェー ス部12は任意の仮想アドレス空間を任意の主記憶アド レス空間にその仮想アドレスを変えることなく再割当て する処理を実行する。

【①①19】上記のように中央処理装置1、主記憶制御 (競技置4の全てのアドレスバスの診断方法の詳細を未使 用領域5 b の診断、未実装領域6 の診断、診断プログラ ムローディング域5aの診断に分けて以下に説明する。 なお、未使用領域5 b のアドレスバスは最初に診断す る。理由は未実装領域6と診断プログラムローディング 域5aのアドレスバスの診断に未使用領域5 bを使用す るため、未使用領域5万のアドレスバスが良好であるこ とが前提となるからである。

【0020】未使用領域5 bの診断は、まず主記憶装置 20 4の実装領域5と未実装領域6を主記憶割当て状態通知 /副御インタフェース部10で認識し、実装領域5のう ち未使用領域5 bを未使用領域通知/制御インタフェー ス部11で認識する。ついで、診断プログラムの診断対 象とする仮想アドレス空間を未使用領域5 b の主記憶ア ドレス空間にアドレス空間再割当て/制御インタフェー ス部12で再割当でし、その主記憶アドレス空間のアド レスバスの良否の診断を診断プログラムでのテストデー タの書き込みと読み込み、読み込んだデータのテストデ ータとの比較で実行する。

【①021】ととで、主記憶制御装置3がパリティまた はECCのチェック機構2を持つ場合においては、デー タの書き込みとともにエラー検出と、エラーを検出した 場合はそのアドレスと書き込み時のエラーであるとのエ ラー表示を、また、データの読み込みとともにエラー検 出と、エラーを検出した場合はそのアドレスと読み込み 時のエラーであるとのエラー表示を診断プログラムが行 ゔ.

【0022】未実装領域6の診断は、未使用領域50に 未実装領域6のアドレスを未使用領域サイズ内の所定サ イズ分、割り当てるための割当てをアドレス割当て/制 御インタフェース部8で実行し、診断プログラムの診断 対象とする仮想アドレス空間をその割り当てられた主記 **慥アドレス空間に再割当てする処理をアドレス空間再割** 当て/制御インタフェース部12で実行し、その主記憶 アドレス空間のアドレスバスの良否の診断を診断プログ ラムでのテストデータの書き込みと読み込み、そして、 読み込んだデータのテストデータとの比較で実行する。 【0023】ついで、未使用領域5bへ未実装領域6の 内の次の所定サイズ分のアドレスを割り当てるための部 間のその割り当てられた主記憶アドレス空間への再割当 てをそれぞれ同様に、アドレス割当て/制御インタフェ ース部8とアドレス空間再割当て/副御インタフェース 部12とで実行し、その主記憶アドレス空間のアドレス バスの良否の診断を診断プログラムでのテストデータの 書き込みと読み込み、読み込んだデータのテストデータ との比較で実行し、これを未実装領域6の最終アドレス に至るまで繰り返し実行する。 更に、未使用領域5 bを 元の主記憶アドレスに戻す処理をアドレス割当て/制御 アドレスバスが診断できる。ここで、主記憶制御装置3 がパリティまたはECCのチェック機構2を持つ場合に エラー検出とエラー表示が可能なことは未使用領域5 b のアドレスバスの診断の場合と同様である。

7

【0024】プログラムローディング域5aの診断は、 まず、診断フログラム自身のローディング位置を未使用 領域5 bの任意の位置にプログラム移動/制御インタフ ェース部9の働きで移動し、その後、診断プログラムの 診断対象とする仮想アドレス空間を診断プログラムの元 レス空間のアドレスバスの良否の診断を診断プログラム でのテストデータの書き込みと読み込み、読み込んだデ ータのテストデータとの比較で実行する。ここで、主記 健制御装置3がパリティまたはECCのチェック機構2 を持つ場合にエラー検出とエラー表示が可能なととは未 実装領域6のアドレスバスの診断の場合と同様である。

【0025】以上のように診断装置?に主記憶装置4を 制御する機能と診断プログラムのローディング位置を移 動する機能を持たせ、診断プログラムでこれらの機能を 要最小駅の主記憶装置があれば、未実装領域6を含め主 記憶装置の全てのアドレスバスが診断できる。

【0026】また、主記憶制御装置3がパリティまたは ECCのチェック機構2を持つ場合においては、データ 書き込み時やデータ読み込み時においてもエラーを検出 できる.

【0027】なお、図1の診断装置?を使って実行する 主記憶装置4の未使用領域5ヵのアドレスバスの食否の 診断機能と、未実装領域6のアドレスを未使用領域5 b に何回かに分けて割り当てて未実装領域6のアドレスバ 40 ンタフェース部8で実行し、診断プログラムの診断対象 スの良否を診断する機能と、診断プログラムローディン グ位置を未使用領域5 b の任意の位置に移動させて元の 診断プログラムローディング域58のアドレスバスの良 否を診断する機能とを真視するためのプログラムをコン ビュータ競取り可能な適切な種々のプログラム記録媒体 に記録する。

[0028]

【実施例】続いて本発明の一実施例を図面を基に説明す

【0029】まずは図2を墓に一実施例の装置の構成図 50

を説明する。この装置は中央処理装置1、主記憶制御装 置3. 主記憶装置4、診断装置7、I/Oバス13、入 出力装置14、バスブリッジ15、システムバス16か **ら構成される。**

【0030】とのうち!/Oバス13.バスブリッジ1 5. システムバス16はアドレスバスに相当する。

【()()31】主記憶装置4をアクセスするアドレスや書 き込みや読み込みのデータは中央処理装置1からの場合 はシステムバス16を通じて、また、入出力装置14か インタフェース部8で実行する。以上で未実装領域6の 10 ちの場合は「/Oバス13とバスブリッジ15経由でシ ステムバス16を通してやりとりされる。

【0032】主記憶装置4は、突装領域5と未実装領域 6とで構成される。また、実装領域5は診断プログラム ローディング域5aと未使用領域5bから構成される。 【0033】診断装置7はアドレス割当て/制御インタ フェース部8. プログラム移動/制御インタフェース部 9. 主記憶割当て状態通知/制御インタフェース部1 ①、未使用領域通知/制御インタフェース部11.アド レス空間再割当て/制御インタフェース部12で構成さ のローディングアドレス空間に割当て、その主記憶アド 20 れる。各部の働きは先の発明の実施の形態にて詳述につ き説明を省略する。

> 【0034】次いで、図3の一実施側の診断プログラム フローチャートを基に診断方法を説明する。

【0035】ステップST01:主記憶装置4の実装領 域5と未実装領域6とを主記憶割当て状態通知/制御イ ンタフェース部10で認識し、実装領域5のうち未使用 領域5 b を未使用領域通知/制御インタフェース部11 で認識する。ついで、診断プログラムの診断対象とする 仮想アドレス空間を未使用領域5 b の主記憶アドレス空 駆使することで、診断プログラムサイズの2倍以上の必 30 間にアドレス空間再割当て/制御インタフェース部12 で再割当てする。

> 【0036】ステップST02:未使用領域5bヘテス トデータを書き込み、また、読み込む。

【0037】ステップST03:読み込んだデータをテ ストデータと比較する。全て一致の場合はステップST ①4へ進み、不一致ならステップST()9へ分岐する。 【0038】ステップST04:未使用領域5bに未実 装領域6のアドレスを未使用領域サイズ内の所定サイズ 分、割り当てるための割当てをアドレス割当て/制御イ とする仮想アドレス空間をその割り当てられた主記憶ア ドレス空間に再割当でする処理をアドレス空間再割当で /副御インタフェース部12で箕行する。

【0039】ステップST05:未使用鎖域5bへテス トデータを書き込み、また、読み込む。

【0040】ステップST06:読み込んだデータをテ ストデータと比較する。全て一致の場合はステップST ①?へ造み、不一致の場合はステップST()9へ分岐す る.

【0041】ステップST07:未使用領域5bへ割り

き説明を省略する。

当てられていたアドレス範囲が未実装領域6の最終アド レスを含むものか判定し、含んでいる場合はステップS T10へ進む。含んでいない場合はステップST08へ

【0042】ステップST08:未使用領域5bへ未実 装領域6の内の次の所定サイズ分のアドレスを割り当て るための割当てと診断プログラムの診断対象とする仮想 アドレス空間のその割り当てられた主記憶アドレス空間 への再割当てをそれぞれ、アドレス割当て/制御インタ フェース部8とアドレス空間再割当て/制御インタフェ 10 法を説明する。 ース部12とで実行する。ついで、その割り当てられた 未使用領域5bのアドレスバスの良否を診断するため、 ステップST()5へ戻る。

【0043】ステップST09:診断プログラムはエラ 一のあった主記憶アドレス、テストデータ、読み込んだ データを表示し、エラー終了する。

【10044】ステップST10:診断プログラム自身の ローディング位置を未使用領域5 b の任意の位置にプロ グラム移動/制御インタフェース部9の働きで移動し、 その後、診断プログラムの診断対象とする仮想アドレス 20 トデータを書き込み、また、読み込む。 空間を診断プログラムの元のローディングアドレス空間 に再割当でする処理をアドレス空間再割当て/制御イン タフェース部12で実行する。

【0045】ステップST11:診断プログラムの元の ローディング域へテストデータを書き込み、また、読み 込む。

【0046】ステップST12:読み込んだデータをテ ストデータと比較する。全て一致の場合は診断を正常終 了する。不一致の場合はステップST()9へ分岐する。

1. 主記憶制御装置3、主記憶装置4を備え、主記億4 の実装領域5として診断プログラムの2倍以上の必要最 小限の容置を持つあらゆる装置の全てのアドレスバスの 診断に適用できる。

【0048】また、この発明は図2のような入出力装置 14から1/0パス13、パスプリッジ15、システム バス16等を経由して主記憶装置4をアクセスする場合 のアドレスバスの診断にも適用できる。

【①049】一方、主記憶制御装置3にパリティまたは 例を図面を基に説明する。

【①①50】まずは図4を墓にこのチェック機構2を持 つ場合の一実施例の装置の構成図を説明する。この装置 は中央処理装置1、パリティまたはECCのエラー検出 を行うチェック機構2、主記憶制御装置3、主記憶装置 4. 診断装置?. 1/0バス13、入出力装置14、バ スプリッジ15、システムバス16から構成される。

【① 051】主記憶装置4は、箕装領域5と未実装領域 6とで構成される。また、実装領域5は診断プログラム

【0052】診断装置7はアドレス割当て/制御インタ フェース部8、プログラム移動/制御インタフェース部 9 主記憶割当て状態通知/制御インタフェース部1 未使用領域通知/制御インタフェース部11.アド レス空間再割当て/制御インタフェース部12で構成さ れる。各部の働きは先の発明の実施の形態にて詳述につ

【0053】次いで、図5のチェック機構を持つ場合の 一実施例の診断プログラムフローチャートを基に診断方

【0054】ステップST21:主記憶装置4の実装領 域5と未実装領域6とを主記憶割当て状態通知/副御イ ンタフェース部10で認識し、実装領域5のうち未使用 領域5 b を未使用領域通知/制御インタフェース部11 で認識する。ついで、診断プログラムの診断対象とする 仮想アドレス空間を未使用領域5 b の主記銭アドレス空 間にアドレス空間再割当て/制御インタフェース部12 で再割当てする。

【0055】ステップST22:未使用領域5bヘテス

【10056】ステップST23:テストデータの書き込 み時又は読み込み時にエラーが検出されたか判定する。 エラーが検出された場合はステップST31のエラー表 示の処理へ進む。エラーが検出されなかった場合はステ ップST24の処理へ進む。

【0057】ステップST24:読み込んだデータをテ ストデータと比較する。全て一致の場合はステップST 25へ進み、不一致ならステップST32へ分岐する。

【()()58】ステップST25:未使用領域5bに未実 【10047】との発明は図2に示すような中央処理装置 30 装領域6のアドレスを未使用領域サイズ内の所定サイズ **分。割り当てるための割当てをアドレス割当て/訓御イ** ンタフェース部8で実行し、診断プログラムの診断対象 とする仮想アドレス空間をその割り当てられた主記憶ア ドレス空間に再割当でする処理をアドレス空間再割当で /制御インタフェース部12で実行する。

> 【0059】スチップST26:未使用領域5bヘテス トデータを書き込み、また、読み込む。

【0060】ステップST27:テストデータの書き込 み時又は読み込み時にエラーが検出されたか判定する。 ECCのチェック機構2を持つ場合の診断方法の一実施 40 エラーが検出された場合はステップST31のエラー表 示の処理へ進む。エラーが検出されなかった場合はステ ップST28の処理へ進む。

> 【 0 0 6 1 】ステップST28:読み込んだデータをテ ストデータと比較する。全て一致の場合はステップST 29へ進み、不一致の場合はステップST32へ分岐す る。

【0062】ステップST29:未使用領域5bへ割り 当てられていたアドレス範囲が未実装領域6の最終アド レスを含むものが判定し、含んでいる場合はステップS ローディング域5 a と未使用領域5 b から構成される。 50 T33へ分岐する。含んでいない場合はステップST3 (7)

()へ進む。

【0063】ステップST30:未使用領域5bへ未実 装領域6の内の次の所定サイズ分のアドレスを割り当て るための割当てと診断プログラムの診断対象とする仮想 アドレス空間のその割り当てられた主記憶アドレス空間 への再割当でをそれぞれ、アドレス割当て/制御インタ フェース部8とアドレス空間再割当て/制御インタフェ ース部12とで実行する。ついで、その割り当てられた 未使用鎖域5bのアドレスバスの良否を診断するため、 ステップST26へ戻る。

11

【0064】ステップST31:書き込みでエラーが検 出された場合は書き込み時のエラーであること、その主 記憶アドレスとテストデータをエラー表示し、異常終了 する。一方、読み込みでエラーが検出された場合は読み 込み時のエラーであること、その主記憶アドレス、テス トデータと読み込んだデータをエラー表示し、異常終了

【0065】ステップST32:診断プログラムはエラ ーのあった主記憶アドレス。テストデータ、読み込んだ データを表示し、エラー終了する。

【①①66】ステップST33:診断プログラム自身の ローディング位置を未使用領域50の任意の位置にプロ グラム移動/制御インタフェース部9の働きで移動し、 その後、診断プログラムの診断対象とする仮想アドレス 空間を診断プログラムの元のローディングアドレス空間 に再割当でする処理をアドレス空間再割当で/制御イン タフェース部12で箕行する。

【0067】ステップST34:診断プログラムの元の ローディング域へテストデータを書き込み、また、読み 込む。

【0068】ステップST35:テストデータの書き込 み時又は読み込み時にエラーが検出されたか判定する。 エラーが検出された場合はステップST31のエラー表 示の処理へ進む。エラーが検出されなかった場合はステ ップST36の処理へ進む。

【0069】ステップST36:読み込んだデータをテ ストデータと比較する。全て一致の場合は診断を正常終 了する。不一致の場合はステップST32へ分岐する。 [0070]

【発明の効果】本発明は以下のような効果がある。 【0071】診断プログラムの2倍以上の必要最小限の 主記憶装置の構成で全てのアドレスバスの診断ができ る。これによって、例えば、製品試験時の場合は、当診 断に当たって一々主記憶装置をフル実装する手間が省 け そのために増設用の主記修装置を常備する必要がな くなる。顧客システムの主記修装置を増設する場合に は、事前にアドレスバスの良否が診断可能となる。顧客

12

システムが故障修理のため工場に戻ってきた場合には、 そのシステムに該当する主記链装置の在庫が無い場合で も必要最小限の主記銭装置が正常ならアドレスバスの診 断が可能となる。

【0072】また、入出力装置から主記憶装置をアクセ 10 スしている場合のアドレスバスの診断にも適用できる。 【0073】更に、主記憶制御装置にバリティまたはE CCのチェック機構を鋳つ場合においては、テストデー タの書き込み時やデータの読み込み時においてもエラー 検出ができ、書き込み時のエラーか読み込み時のエラー かというエラー妄因の分析も容易となり、なお、修理に おける再現確認においても、一々データ比較の処理まで 待たなくても再規可能となり、その分時間の浪費を防止 できる。

【図面の簡単な説明】

20 【図1】本発明の原理構成図である。

【図2】一実施例構成図である。

【図3】一実施例の診断プログラムフローチャートであ

【図4】チェック機構を持つ場合の一実施例構成図であ

【図5】チェック機構を持つ場合の一実施例の診断プロ グラムフローチャートである。

【図6】従来の診断時の構成図である。

【符号の説明】

30 1 中央処理装置

2 チェック機構

3 主記憶制御装置

4 主記憶装置

5 実装領域

5a 診断プログラムローディング域

5 b 未使用領域

6 未实装領域

7 診断装置

8 アドレス割当で/制御インタフェース部

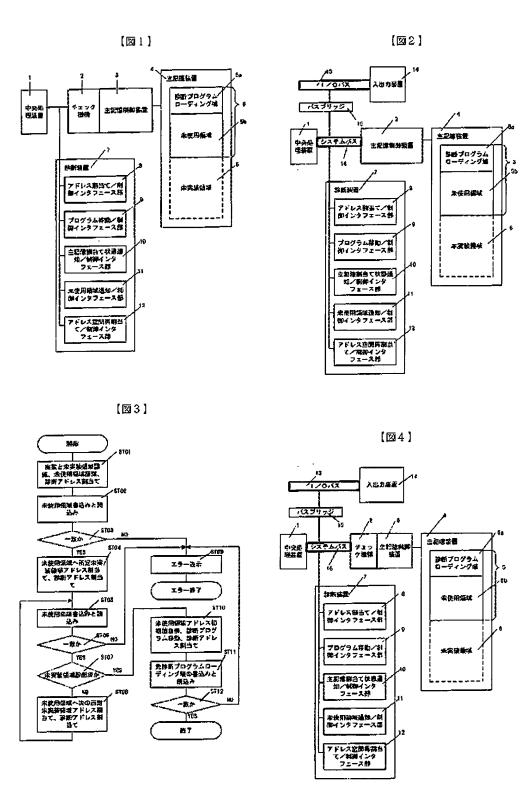
40 9 プログラム移動/制御インタフェース部

1 (1) 主記憶割当て状態通知/制御インタフェース部

11 未使用領域通知/制御インタフェース部

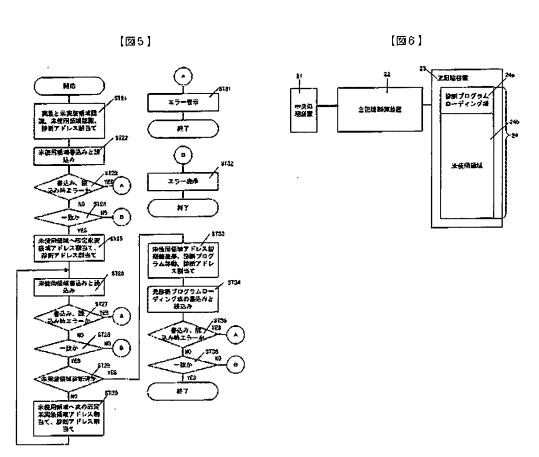
12 アドレス空間再割当て/制御インタフェース部

特闘平11-338786



(8)

(9) 特闘平11-338786



フロントページの続き

(72)発明者 松下 一

石川県河北郡宇ノ気町宇宇野気ヌ98番地の

2 株式会社ヒーエフユー内